

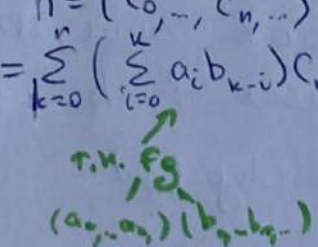
Билет 3

$K[t]$ — кольцо многочленов над кольцом K .

Теорема 1 (о вложении K в $K[t]$)

K — коммутативное кольцо. Тогда $K[t]$ — тоже коммутативное кольцо. Если при этом K — кольцо с 1, то $K[t]$ — тоже с 1.

▷ Будем доказывать выполнение аксиом кольца K в $K[t]$:

- — Ассоциативность и коммутативность сложения
следует из ассоц. и коммутат. сложения в K , т.к. сложение покомпонентное. // определили сложение покомпонентно
- — ∃ нейтрального элемента — ноль
элемент 0 будет нулём в $K[t]$ // определили $0 := (0, \dots, 0, \dots)$
- — Обратный элемент по сложению
для $f = (a_0, \dots, a_n, \dots)$ найдем $-f = (-a_0, \dots, -a_n, \dots)$
- — Коммутативность умножения
 $\exists f = (a_0, \dots, a_n, \dots), g = (b_0, \dots, b_n, \dots), fg = (d_0, \dots, d_n, \dots), gf = (d'_0, \dots, d'_n, \dots)$.
Тогда $d_n = \sum_{i=0}^n a_i b_{n-i} = \sum_{j=0}^n b_j a_{n-j} = d'_n$. // определили $d_n = \sum_{i=0}^n a_i b_{n-i}$
- — Дистрибутивность
 $\exists h = (c_0, \dots, c_n, \dots), (f+g)h = (d_0, \dots, d_n, \dots), fh = (p_0, \dots, p_n, \dots)$ и $gh = (q_0, \dots, q_n, \dots)$.
Тогда $d_n = \sum_{i=0}^n (a_i + b_i) c_{n-i} = \sum_{i=0}^n (a_i c_{n-i}) + (\sum_{i=0}^n b_i c_{n-i}) = p_n + q_n$, а
это эквив. выполняются $fh + gh$.
// Воспользуемся определением произведения: $d_n = a_i b_{n-i}$, где $a_i \in f, b_{n-i} \in g$. Но у нас произведение $(f+g)h$! Тогда возьмем i -тый элемент $(f+g)$ (он по формуле как $a_i + b_i$ определен) и умножим на $n-i$ -тый элемент h — это c_i . А потом по св-ву суммы $\sum (a+b)c = \sum ac + \sum bc$ и подставим значения, определенные для fh и gh .
- — Ассоциативность умножения
 $\exists fg = (d_0, \dots, d_n, \dots)$ и $(fg)h = (p_0, \dots, p_n, \dots)$. Тогда $p_n = \sum_{k=0}^n d_k c_{n-k} =$
 $h = (c_0, \dots, c_n, \dots)$
 $= \sum_{k=0}^n (\sum_{i=0}^k a_i b_{k-i}) c_{n-k} = \sum_{\substack{i, j, l \in \mathbb{N}_0 \\ i+j+l=n}} a_i b_j c_l$. При другом порядке скобок получим то же самое.

- — Единица
Если $\exists 1 \in K$, то несложно проверить, что $1 := (1, 0, \dots, 0, \dots)$ — единица в $K[t]$ // т.к. a_0 элемент, там переменной нет

Лемма 1 // о мономорфизме колец
 $\exists K$ - коммутативное кольцо, $\varphi: K \rightarrow K[t]$ задано формулой

$\varphi(c) := (c, 0, 0, \dots)$. Тогда φ - мономорфизм колец.

$\triangleright \exists a, b \in K$. Тогда $\varphi(a+b) = (a+b, 0, \dots) = (a, 0, \dots) + (b, 0, \dots) = \varphi(a) + \varphi(b)$

// о мономорфизме $\varphi(a+b) = \varphi(a) + \varphi(b)$
 $\varphi(ab) = (ab, 0, \dots)$, $\varphi(a)\varphi(b) = (a, 0, \dots) \cdot (b, 0, \dots) = (c_0, c_1, \dots)$. Тогда

$c_0 = a \cdot b$, а при $n > 0$ имеем $c_n = \sum a_i b_{n-i} = 0$, т.к. каждое слагаемое равно нулю. Значит $\varphi(ab) = \varphi(a)\varphi(b)$ // второе свойство мономорфизма

Таким образом, φ - мономорфизм.
 $\exists a \in \ker(\varphi)$, тогда $(a, 0, \dots) = \varphi(a) = (0, 0, \dots)$, значит $a = 0$, // проверка, что так не бывает, т.к. мы имеем чуждство мономорфизма

Опр.
 Многочлены вида $(a, 0, \dots)$ называют константами. Будем отождествлять такой многочлен с элементом $a \in K$ и считать, что $K \subset K[t]$

• Умножение на константу: $a \in K, f = (b_0, b_1, \dots) : (a, 0, 0, \dots) \cdot (b_0, b_1, \dots) =$

$= (ab, ab, \dots)$, обозначается af .

Лемма 2 // об обратимых элементах кольца $K[t]$

Если K - поле, то обратимые элементы $K[t]$ - это в точности ненулевые константы.

$\triangleright \exists f, g \in K[t] : fg = 1$. Тогда $0 = \deg(1) = \deg(f) + \deg(g)$, откуда следует $\deg(f) = \deg(g) = 0$, т.е. f и g - ненулевые константы // по определению 1

Опр $\exists f, g \in K[t], K$ - поле. Будем говорить, что f и g ассоциированы, если $f = cg$, где $c \in K, c \neq 0$ ($f \sim g$ - обозначение)

Лемма 3 ассоциированность - отношение эквивалентности

\triangleright рефлексивность: $f = 1 \cdot f$, значит $f \sim f$ // выше определены 1

симметричность: $\exists f \sim g$, тогда $\exists a \in K, a \neq 0$, что $f = ag$. Тогда $g = a^{-1}f$, значит $g \sim f$, а значит $f \sim g$ // выше определены обратный по.

транзитивность: $\exists f \sim g, g \sim h$, тогда $\exists a, b \in K$ такие, что $f = ag, g = bh$, тогда $f = ag = (ab)h$, а значит $f \sim h$.

• если $f, g \in K[t]$ и $f \sim g$, то $\deg(f) = \deg(g)$

• $-f \sim (-1)f \Rightarrow (-f) \sim f$.

Билет 5

Опр. \sim - эквивалентность, $f, g \in K[t]$, $g \neq 0$. Говорим, что f делится на g ($f: g$), если $\exists h \in K[t] : f = gh$.

Лемма: 1) если $f: g \wedge g: h$, то $f: h$ // процесс деления

$$\triangleright f = pg, g = qh, p, q \in K[t] \Rightarrow f = (pq)h$$

2) $\exists f, g: h$, а $p, q \in K[t]$, тогда $fp + gq = (ap + bq)h$ // линейная комбинация

3) $\exists f, g \in K[t]$, $f \neq 0$, $f: g$. Тогда $\deg(f) \geq \deg(g)$
 \triangleright Тогда $f = gh$, где $h \in K[t]$, причем известно, что $h \neq 0$. Следовательно, $\deg(f) = \deg(g) + \deg(h) \geq \deg(g)$.

4) $\exists f, g \in K[t]$, $f, g \neq 0$, $f: g$ и $\deg(f) = \deg(g)$
 Тогда $f \sim g$ // о равенстве степеней
 $\triangleright f = gh$, где $h \in K[t]$ и $\deg(g) = \deg(f) = \deg(g) + \deg(h)$
 $\Rightarrow \deg(h) = 0$, значит $h \in K$, $h \neq 0$, но тогда $f \sim g$.

5) $\exists f, g \in K[t]$, $f, g \neq 0$ и $f: g, g: f$. Тогда $f \sim g$. // линейная комбинация

$$\triangleright \deg(f) \geq \deg(g) \wedge \deg(g) \geq \deg(f) \Rightarrow \deg(f) = \deg(g), \text{ но также } f \sim g.$$